

Reversible BCH符号と合成体を使った有限体の計算

情報数理学特別講義I 第12回

2025-11-07

巡回符号の最小距離

定理 8.2

$GF(p)$ 上の長さ $n = p^q - 1$ の巡回符号 \mathcal{C} を考えよう. \mathcal{C} の生成多項式を $g(x)$, $\beta \in GF(p^q)$ を位数 n の元とし, ある非負の整数 a が存在して, $d - 1$ 個の連続した指数を持つ $\beta^a, \beta^{a+1}, \dots, \beta^{a+d-2}$ が $g(x)$ の根であるとする. このとき, 巡回符号 \mathcal{C} の最小距離 $d_{\min}(\mathcal{C})$ について $d_{\min}(\mathcal{C}) \geq d$ が成り立つ.

t 誤り訂正のBCH符号の場合,

β^a を原始元 α とすると, $g(x)$ が $\alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{2t}$ の指数が連続した根を持つ. この時BCH符号の最小距離は $2t + 1$ 以上となる.

クイズ: 4つの誤りを訂正するBCH符号の場合, 何個連続した根を持てば良い?

2元BCH符号の最小距離

訂正数 t に対して、最小距離は $2t + 1$ 以上つまり奇数となる.

最小距離が偶数となる2元BCH符号は作れないのか？

最小距離が偶数となる2元BCH符号は作れる.

単一パリティ検査符号のように全ビットの総和1ビットのパリティを付加すればよい.

$(x + 1)$ を生成多項式に含む巡回符号の最小距離は偶数になる.

2元BCH符号であれば, 生成多項式 $g(x)$ に $x + 1$ をかけた生成多項式 $g'(x) = (x + 1)g(x)$ で符号化すればいい.

生成多項式 $g(x)$ で定義される t 誤り訂正可能な2元BCH符号 \mathcal{C} の最小距離が $2t + 1$ のとき, 生成多項式 $g'(x) = (x + 1)g(x)$ で構成される2元BCH符号 \mathcal{C}' の最小距離は $2t + 2$.

質問: 最小距離を1増やすメリットは?

根は必ずしも $\alpha, \dots, \alpha^{2t}$ でなくてもよい.

例えば, $g(x) = (x + 1)\mu_\alpha(x)\mu_{\alpha^3}(x)$ で構成されたBCH符号 \mathcal{C} と,
 $g'(x) = (x + 1)\mu_\alpha(x)\mu_{\alpha^{-1}}(x)$ で構成されたBCH符号 \mathcal{C}' の最小距離は共に 6 となる.

Reversible Code

$g'(x) = \mu_{\alpha^{-t}}(x) \cdots (x+1) \cdots \mu_{\alpha^t}(x)$ で構成された BCH 符号は Reversible BCH 符号と呼ばれ、符号ビットを逆順にした系列も符号語となるという特徴を持つ。

つまり

$$\underline{c} = (c_0, c_1, \dots, c_{n-1}) \in \mathcal{C}$$

ならば

$$\underline{c}' = (c_{n-1}, c_{n-2}, \dots, c_0) \in \mathcal{C}$$

となる。

練習問題1：2誤り訂正 Reversible BCH符号

ただし, α は原始多項式 $p(x) = 1 + x + x^4$ の根とし, 長さ 15 の符号とする.

- (1) 生成多項式 $g(x) = \mu_{\alpha^{-1}}(x)(x + 1)\mu_{\alpha}(x)$ で構成されるBCH符号の生成多項式を計算し (和形式に展開するということ), その生成多項式の特徴を述べよ.
- (2) 逆順にした系列も符号語となることを確認せよ.

Reversible BCH符号の誤り位置多項式の計算

TODO:作成途中

2誤り訂正符号の場合

$$\sigma(x) = (x + \alpha^i)$$

合成体を使った有限体の計算

$GF(2^q)$ 上の逆元計算や \log_α 演算をテーブル参照により回路実装した場合、テーブルの要素の数が 2^q 個となるため、回路規模が非常に大きくなるという問題がある。

この問題を解決する一つの方法として、 $GF(2^q)$ の同型写像である合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ を用いる方法がある。

例えば $GF(2^q)$ 上のある元 a の逆元 a^{-1} を求める際、まず合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ 上の元 c へ写像し、 c の逆元 c^{-1} を計算する、そしてその c^{-1} を $GF(2^q)$ 上へ逆写像することで、所望の逆元 a^{-1} を得る。

部分体 $GF(2^{q_s})$ の構成

まず部分体 $GF(2^{q_s})$ を構成するため、最大次数が q_s の $GF(2)$ 上の既約多項式 $p_s(x)$ を求める。この既約多項式 $p_s(x)$ は、位数が $2^{q_s} - 1$ の元 $\beta \in GF(2^q)$ の最小多項式 $m_\beta(x)$ とすればよいので、 $\beta = \alpha^l, l = \frac{2^q - 1}{2^{q_s} - 1}$ とし、この元 β の共役な元を全て根に持つ多項式

$$p_s(x) = (\beta + x)(\beta^2 + x) \cdots (\beta^{2^{q_s-1}} + x)$$

によって $GF(2^{q_s})$ を構成する。

例： $GF(2^4)$ の同型写像である合成体 $GF((2^2)^2)$ を構成する際の部分体 $GF(2^2)$ を考えてみよう。 $GF(2^4)$ の中で部分体 $GF(2^2)$ を構成する元 β は、 $\frac{2^4 - 1}{2^2 - 1} = 5$ より、
 $\beta = \alpha^5$ 。 よって既約多項式 $p_s(x)$ は

$$p_s(x) = (\alpha^5 + x)(\alpha^{10} + x) = 1 + x + x^2.$$

部分体 $GF(2^2)$ の対応関係

べき表現	$GF(2^4)$ の元によるべき表現	$GF(2^4)$ の元による多項式表現	ベクトル表現
0	0	0	(0, 0)
1	1	1	(1, 0)
β	α^5	α^5	(0, 1)
β^2	α^{10}	$1 + \alpha^5$	(1, 1)

ただし β を $p_s(x) = 1 + x + x^2$ の根とする.

練習問題2： 部分体 $GF(2^2)$ が加算と乗算について群をなすことを確かめよう.

ヒント：加算と乗算について演算表を作成すれば良い

部分体 $GF(2^{q_s})$ の拡大による合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ の構成

前節で構成した部分体 $GF(2^{q_s})$ を合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ へ拡大するための最大次数が q_c の $GF(2^{q_s})$ 上の既約多項式 $p_c(x)$ を次のように定義する.

$$p_c(x) = (\alpha + x)(\alpha^{2^{q_s}} + x) \cdots (\alpha^{(2^{q_s})^{q_c-1}} + x)$$

$p_c(x)$ は $\alpha \in GF(2^{q_s})$ を根に持ち, さらに係数が $GF(2^{q_s})$ 上の元となる $GF(2^{q_s})$ 上の既約多項式である.

これにより, 合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ の元 c は, 次のような多項式で表現できる.

$$c(\alpha) = c_0 + c_1\alpha + \cdots + c_{q_c-1}\alpha^{q_c-1},$$

ただし $c_i \in GF(2^{q_s}), i \in \{0, 1, \dots, q_c - 1\}$.

ベクトル表現の際には 上式の各係数を並べ $c = (c_0, c_1, \dots, c_{q_c-1})^T$ とすれば良い. 各 c_i は q_s ビットの2元ベクトル $(c_{i0}, c_{i1}, \dots, c_{i(q_s-1)})^T$ で表現され, それが q_c 個あるため, 合成体の元も, もとのガロア体の元と同様 $q_s q_c = q$ ビットで表現される.

$GF(2^2)$ を 合成体 $GF((2^2)^2)$ に拡大する多項式 $p_c(x)$

先に定義した部分体 $GF(2^2)$ を $GF((2^2)^2)$ へ拡大するための既約多項式 $p_c(x)$ を次のように定義する.

$$p_c(x) = (\alpha + x)(\alpha^4 + x) = \alpha^5 + x + x^2$$

上式を見るとわかるように, 多項式の係数は全て部分体 $\{0, 1, \alpha^5, \alpha^{10}\}$ の元となっている.
 $p_c(x)$ の根 α を使って, $GF((2^2)^2)$ 上の元 c' は

$$c' = c'_0 + c'_1 \alpha$$

とかける. ただし $c'_0, c'_1 \in GF(2^2)$.

以上より, 合成体 $GF((2^2)^2)$ が定義できた.

合成体 $GF((2^2)^2)$ からガロア体 $GF(2^4)$ への写像

合成体 $GF((2^2)^2)$ の元 c' のベクトル表現 $\underline{c'}$ からガロア体 $GF(2^4)$ の元 a' のベクトル表現 $\underline{a'}$ への写像を考えてみよう. $c'_i \in GF(2^2), i \in \{0, 1\}$ は $c'_i = c'_{i0} + c'_{i1}\alpha^5$, ただし $c'_{i0}, c'_{i1} \in GF(2)$, で表現できることから

$$\begin{aligned} c' &= c'_0 + c'_1 \alpha \\ &= c'_{00} + c'_{01} \alpha^5 + (c'_{10} + c'_{11} \alpha^5) \alpha \\ &= (1, \alpha^5, \alpha, \alpha^6) \begin{pmatrix} c'_{00} \\ c'_{01} \\ c'_{10} \\ c'_{11} \end{pmatrix}. \end{aligned}$$

$\underline{c}' = (c'_{00}, c'_{01}, c'_{10}, c'_{11})^T$ は $GF((2^2)^2)$ の元 c' のベクトル表現なので, $(1, \alpha^5, \alpha, \alpha^6)$ が合成体 $GF((2^2)^2)$ からガロア体 $GF(2^4)$ への写像 T' となり, その2元行列表現は

$$T' = (1, \alpha^5, \alpha, \alpha^6) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

として与えられる. そしてその逆行列

$$T'^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

がガロア体 $GF(2^4)$ から合成体 $GF((2^2)^2)$ への写像 T となる.

Table 1: Elements in Galois field $GF(2^4)$ and its composite field $GF((2^2)^2)$.

Elements in $GF(2^4)$		Elements in $GF((2^2)^2)$	
Power repr.	Vector repr. a_0, a_1, a_2, a_3	Polynomial repr. $c'_0 + c'_1\alpha$	Vector repr. $c'_{00}, c'_{01}, c'_{10}, c'_{11}$
0	0, 0, 0, 0	0	0, 0, 0, 0
1	1, 0, 0, 0	1	1, 0, 0, 0
α	0, 1, 0, 0	α	0, 0, 1, 0
α^2	0, 0, 1, 0	$\beta + \alpha$	0, 1, 1, 0
α^3	0, 0, 0, 1	$\beta + \beta^2\alpha$	0, 1, 1, 1
α^4	1, 1, 0, 0	$1 + \alpha$	1, 0, 1, 0
α^5	0, 1, 1, 0	β	0, 1, 0, 0
α^6	0, 0, 1, 1	$\beta\alpha$	0, 0, 0, 1
α^7	1, 1, 0, 1	$\beta^2 + \beta\alpha$	1, 1, 0, 1
α^8	1, 0, 1, 0	$\beta^2 + \alpha$	1, 1, 1, 0
α^9	0, 1, 0, 1	$\beta + \beta\alpha$	0, 1, 0, 1
α^{10}	1, 1, 1, 0	β^2	1, 1, 0, 0
α^{11}	0, 1, 1, 1	$\beta^2\alpha$	0, 0, 1, 1
α^{12}	1, 1, 1, 1	$1 + \beta^2\alpha$	1, 0, 1, 1
α^{13}	1, 0, 1, 1	$1 + \beta\alpha$	1, 0, 0, 1
α^{14}	1, 0, 0, 1	$\beta^2 + \beta^2\alpha$	1, 1, 1, 1

$GF((2^{q_s})^{q_c})$ 上の逆元計算

合成体 $GF((2^{q_s})^{q_c})$ 上で逆元を計算するアルゴリズムのうち、部分体 $GF(2^{q_s})$ への射影を利用した逆元計算を紹介する。別の方法としてユークリッドアルゴリズムを使う方法もある。

部分体 $GF(2^{q_s})$ への射影を利用した逆元計算

元 $c \in GF((2^{q_s})^{q_c})$ の $l = \frac{2^{q_s q_c} - 1}{2^{q_s} - 1}$ 乗が部分体 $GF(2^{q_s})$ の元になることを利用して逆元 c^{-1} を計算する. 計算は以下の4ステップとなる.

1. c^{l-1} を計算する.
2. $c^l = c^{l-1} \cdot c$ を計算する.
3. $(c^l)^{-1}$ を計算する. c^l は $GF(2^{q_s})$ の元なので逆元は 2^{q_s} 個の要素のテーブルで計算可能
4. $c^{-1} = (c^l)^{-1} \cdot (c^{l-1})$ を計算する.

ポイントは 2. で計算される c^l が部分体 $GF(2^{q_s})$ の元, つまり長さ q_s の2元ベクトル表現に縮退されるところで, これにより 3. の逆元演算に必要なテーブルの要素数が 2^{q_s} 個となり, ガロア体の逆元テーブルの要素数 $2^{q_s q_c}$ と比べて要素数は $\frac{2^{q_s}}{2^{q_s q_c}} = \frac{1}{2^{q_s(q_c-1)}}$ となり, 要素数を大きく削減することができる.

練習問題3：合成体 $GF((2^2)^2)$ の元 $\beta + \alpha$ の逆元計算

上述した4ステップで $c' = \beta + \alpha \in GF((2^2)^2)$ の逆元を計算しよう.

1. c^{l-1} を計算する.
2. $c^l = c^{l-1} \cdot c$ を計算する.
3. $(c^l)^{-1}$ を計算する.
4. $c^{-1} = (c^l)^{-1} \cdot (c^{l-1})$ を計算する.